IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

Inventor

:Hitoshi UENO

Filed

:Concurrently herewith

For

:NETWORK LAYER LINK.....

Serial Number

:Concurrently herewith

February 26, 2004

Commissioner for Patents P.O. Box 1450 Alexandria, VA 22313-1450

PRIORITY CLAIM AND SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT

SIR:

Applicant hereby claims priority under 35 USC 119 from Japanese patent application number 2003-098199 filed April 1, 2003, a copy of which is enclosed.

Respectfully submitted,

Brian S. Myers Reg. No. 46,947

Customer Number:

026304

Docket No.: FUS 20.996

玉 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日 Date of Application:

2003年 4月 1日

出 Application Number:

特願2003-098199

[ST. 10/C]:

[| P 2 0 0 3 - 0 9 8 1 9 9]

出 人 Applicant(s):

富士通株式会社

2003年12月

5 日



特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office



- 3.

【書類名】 特許願

【整理番号】 0252564

【提出日】 平成15年 4月 1日

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 H04L 12/56

【発明の名称】 ネットワークレイヤ連携プログラム、ネットワークレイ

ヤ連携装置およびネットワークレイヤ連携方法

【請求項の数】 5

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通

株式会社内

【氏名】 上野 仁

【特許出願人】

【識別番号】 000005223

【氏名又は名称】 富士通株式会社

【代理人】

【識別番号】 100089118

【弁理士】

【氏名又は名称】 酒井 宏明

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 036711

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9717671

【プルーフの要否】 要

1/



【書類名】 明細書

【発明の名称】 ネットワークレイヤ連携プログラム、ネットワークレイヤ連携 装置およびネットワークレイヤ連携方法

【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータを、

第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理手段、

前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一 方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワ ークレイヤに構成の変更を指示する連携手段、

として機能させるためのネットワークレイヤ連携プログラム。

【請求項2】 前記連携手段は、前記第1ネットワークレイヤで帯域幅の変更がある場合、前記第2ネットワークレイヤへ前記帯域幅の変更に関連する変更指示を出すことを特徴とする請求項1に記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

【請求項3】 第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2 ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の 変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理手段と、

前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示する連携手段と、

を備えたことを特徴とするネットワークレイヤ連携装置。

【請求項4】 前記連携手段は、前記第1ネットワークレイヤで帯域幅の変更がある場合、前記第2ネットワークレイヤへ前記帯域幅の変更に関連する変更指示を出すことを特徴とする請求項3に記載のネットワークレイヤ連携装置。

【請求項5】 第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2 ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の 変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理工程と、



前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示する連携工程と、

を含むことを特徴とするネットワークレイヤ連携方法。

【発明の詳細な説明】

$[0\ 0\ 0\ 1]$

【発明の属する技術分野】

本発明は、異なる伝送規格を用いたネットワークシステムに用いられるネットワークレイヤ連携プログラム、ネットワークレイヤ連携装置およびネットワークレイヤ連携方法に関するものであり、特に、ネットワーク管理者の負担を軽減することができるネットワークレイヤ連携プログラム、ネットワークレイヤ連携装置およびネットワークレイヤ連携方法を提供することを目的とする。

[0002]

【従来の技術】

図40は、従来の階層型ネットワークのシステム構成を示すブロック図である。同図において、第1伝送装置 10_1 および第1伝送装置 10_2 は、第1伝送規格(例えば、IEEE802委員会が標準化したLAN(Local Area Network)に関する規定)に基づいて、リンクL500でパケットを伝送する装置である。

[0003]

第1EMS(Element Management System:装置管理システム) 20_1 は、再起動、リンクの設定や解除等について、第1伝送装置 10_1 を直接管理する。第1EMS 20_2 も、第1EMS 20_1 と同様にして、再起動、リンクの設定や解除等について、第1伝送装置 10_2 を直接管理する。

[0004]

第 $1\,\mathrm{NMS}\,3\,0\,\mathrm{t}$ 、第 $1\,\mathrm{EMS}\,2\,0_1$ および第 $1\,\mathrm{EMS}\,2\,0_2$ の上位システムであり、ネットワーク管理者により、操作される。この第 $1\,\mathrm{NMS}\,3\,0\,\mathrm{t}$ 、ネットワーク管理者からのコマンドに基づいて、第 $1\,\mathrm{EMS}\,2\,0_1$ および第 $1\,\mathrm{EMS}\,2\,0_2$ に第 $1\,\mathrm{G}$ 送装置 $1\,0_1$ および第 $1\,\mathrm{G}$ 送装置 $1\,0_2$ の管理を実行させる。

[0005]



これらの第1伝送装置 10_1 、第1伝送装置 10_2 、第1EMS 20_1 、第1EMS 20_2 および第1NMS30は、第1レイヤに属している。

[0006]

一方、第2伝送装置 4 0_1 および第2伝送装置 4 0_2 は、第1伝送装置 1 0_1 と第1伝送装置 1 0_2 とが地理的に遠く離れておりパケットを伝送する場合に用いられ、第1伝送装置 1 0_1 と第1伝送装置 1 0_2 との間に設けられている。

[0007]

これらの第2伝送装置 40_1 および第2伝送装置 40_2 は、第2伝送規格(例えば、SONET(Synchronous Optical NETwork))を用いて、複数のノードを経由するパス(同図では、パスP400)を提供する。第1伝送装置 10_1 および第1伝送装置 10_2 は、第2伝送装置 40_1 および第2伝送装置 40_2 により提供されたパスP400を、一つの仮想的な物理リンク(同図では、リンクL500)として利用する。

[0008]

これらの第1伝送装置 10_1 、第2伝送装置 40_1 、第2伝送装置 40_2 および第1伝送装置 10_2 は、物理的なネットワーク70を介して接続されている。

[0009]

第2EMS50 $_1$ は、再起動、パスの設定や解除等について、第2伝送装置 $_4$ 0 $_1$ および第2伝送装置 $_4$ 0 $_2$ を直接管理する。第2NMS60は、第2EMS $_5$ 0 $_1$ の上位システムであり、ネットワーク管理者により、操作される。この第 $_2$ NMS60は、ネットワーク管理者からのコマンドに基づいて、第2EMS5 0 $_1$ に第2伝送装置 $_4$ 0 $_1$ または第2伝送装置 $_4$ 0 $_2$ の管理を実行させる。

[0010]

これらの第2伝送装置 40_1 、第2伝送装置 40_2 、第2EMS5 0_1 および第2NMS60は、上述した第1レイヤとは異なる第2レイヤに属している。これらの第1レイヤと第2レイヤとは、相互に連携していないため、独立的に運用される。

[0011]

【特許文献1】



特開2002-33767号公報

【特許文献2】

特開2001-36587号公報

【特許文献3】

特開2002-84280号公報

$[0\ 0\ 1\ 2\]$

【発明が解決しようとする課題】

ところで、前述したように、従来においては、第1伝送規格に対応する第1NMS30側の第1レイヤと、第2伝送規格に対応する第2NMS60側の第2レイヤとの連携がとられておらず、独立的な運用をしなければならないため、ネットワーク管理者の負担が大きくなるという問題があった。

[0013]

このため、ネットワーク管理者は、リンクとパスとの相互関係の調査を行い、第1伝送装置 10_1 および第1伝送装置 10_2 の仕様、第2伝送装置 40_1 および第2伝送装置 40_2 の仕様を理解した上で、第1NMS30でリンク設定のオペレーションを行った後、第2NMS60でパス設定のオペレーションを行うという複雑なオペレーションを強いられるのである。

$[0\ 0\ 1\ 4]$

本発明は、上記に鑑みてなされたもので、ネットワーク管理者の負担を軽減することができるネットワークレイヤ連携プログラム、ネットワークレイヤ連携装置およびネットワークレイヤ連携方法を提供することを目的とする。

[0015]

【課題を解決するための手段】

上記目的を達成するために、本発明は、コンピュータを、第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理手段、前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示する連携手段、と

5/



して機能させるためのネットワークレイヤ連携プログラムである。

[0016]

また、本発明は、第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2 ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の 変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理手段と、前記 第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレ イヤに構成の変更を指示する連携手段と、を備えたことを特徴とする。

[0017]

また、本発明は、第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理工程と、前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示する連携工程と、を含むことを特徴とする。

[0018]

かかる発明によれば、第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と 第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構 成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新し、第1ネットワ ークレイヤ、第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤ で構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更 を指示することとしたので、ネットワーク管理者の負担を軽減することができる

[0019]

【発明の実施の形態】

以下、図面を参照して本発明にかかるネットワークレイヤ連携プログラム、ネットワークレイヤ連携装置およびネットワークレイヤ連携方法の実施の形態1~3について詳細に説明する。

[0020]



図1は、本発明にかかる実施の形態1の構成を示すブロック図である。図2は 、同実施の形態1における各部の階層構造を表すブロック図である。これらの図 において、図40の各部に対応する部分には同一の符号を付ける。

[0021]

図 1 および図 2 においては、ネットワークレイヤ連携装置 1 0 0 が新たに設けられている。また、図 1 および図 2 においては、第 1 伝送装置 1 0 1 、第 1 伝送装置 1 0 1 、第 1 任送装置 1 1 、第 1 任送装置 1 1 、第 1 任送 表置 1 1 、第 1 日 M S 1 0 1 0 1 ののそれぞれには、 1 P(Internet Protocol)アドレスとして、 10 20 240 20、 10 20 240 21、 10 20 244 30、 10 20 244 31、 10 20 244 5、 10 20 244 40、 10 20 244 3 10 3 よび 10 20 244 1がそれぞれ付与されている。

[0022]

ここで、以下では、第1 NMS 3 0 に付与された I Pアドレス(10.20.244.5)と、第2 NMS 6 0 に付与された I Pアドレス(10.20.244.3)とのそれぞれを NMS 識別子と称する。

[0023]

図1において、管理ネットワーク80は、第1伝送装置 10_1 、第1伝送装置 10_2 、第1EMS 20_1 、第1EMS 20_2 、第2伝送装置 40_1 、第2伝送装置 40_2 および第2EMS 50_1 に接続されている。

[0024]

また、管理ネットワーク90は、第1EMS2 0_1 、第1EMS2 0_2 、第1NMS30、第2EMS5 0_1 、第2NMS60およびネットワークレイヤ連携装置100に接続されている。

[0025]

また、実施の形態1において、図2に示した第2NMS60は、第2EMS50 $_1$ に加えて、第1EMS20 $_1$ および第1EMS20 $_2$ にもアクセス可能とされている。

[0026]

ネットワークレイヤ連携装置100は、第1NMS30側の第1レイヤ(第1 伝送規格)と、第2NMS60側の第2レイヤ(第2伝送規格)との間の連携を とる装置である。図3は、図1および図2に示したネットワークレイヤ連携装置 100の構成を示すブロック図である。

[0027]

同図に示したネットワークレイヤ連携装置100において、表示部101は、ネットワーク管理者向けに各種情報を表示する機能を備えている。入力部102は、キーボードやマウス等であり、各種情報の入力に用いられる。制御部103は、上述した連携を実現するための各種制御を行う。この制御部103の動作の詳細については、後述する。管理システム通信部104は、第1NMS30および第2NMS60との間の通信を制御する。

[0028]

テーブル格納部 $1\,1\,0\,$ には、テーブル $1\,2\,0_1\sim 1\,2\,0_5$ が格納されている。 以下では、テーブル $1\,2\,0_1\sim 1\,2\,0_5$ について、図 $4\sim$ 図8を参照しつつ説明する。

[0029]

図4に示したテーブル 120_1 は、「リンク識別子」、「パス識別子」、「設定規格」および「連結数」というフィールドを備えている。「リンク識別子」は、第1 伝送装置 10_1 および第1 伝送装置 10_2 で設定されたリンクを識別するための識別子である。

[0030]

「パス識別子」は、第2伝送装置 40_1 および第2伝送装置 40_2 で設定されたパスを識別するための識別子である。「設定規格」は、上記設定に用いられる規格である。「連結数」は、一つのリンク、パスを構成する場合に、所定の帯域幅を有する伝送路が何本束ねられているかを表す数である。

[0031]

図5に示したテーブル 120_2 は、「リンク識別子」、「実施可能設定規格」および「連結数」というフィールドを備えている。「リンク識別子」は、第1伝送装置 10_1 および第1伝送装置 10_2 で設定可能なリンクを識別するための識

別子である。「実施可能設定規格」は、上記リンクで実施可能な設定規格を表す 。「連結数」は、一つのリンクを構成する場合に、所定の帯域幅を有する伝送路 が何本束ねられているかを表す数である。

[0032]

図 6 に示したテーブル 1 2 0 3 は、「パス識別子」、「実施可能設定規格」および「帯域幅」というフィールドを備えている。「パス識別子」は、第 2 伝送装置 4 0 1 および第 2 伝送装置 4 0 2 で設定可能なパスを識別するための識別子である。「実施可能設定規格」は、上記パスで実施可能な設定規格を表す。「帯域幅」は、当該パスの帯域幅を表す。

[0033]

図7に示したテーブル1204は、「伝送規格」、「リンク/パス識別子」および「NMS識別子」というフィールドを備えている。「伝送規格」は、前述した第1伝送規格または第2伝送規格を表す。「リンク/パス識別子」は、リンク識別子またはパス識別子を表す。「NMS識別子」は、前述したように、第1NMS30または第2NMS60を識別するための識別子である。

[0034]

図8に示したテーブル 120_5 は、「伝送規格」および「NMS識別子」というフィールドを備えている。「伝送規格」は、前述した第1伝送規格または第2伝送規格を表す。「NMS識別子」は、第1NMS30または第2NMS60を識別するための識別子である。

[0035]

つぎに、実施の形態1の動作について、図9~図12に示したフローチャートおよび図13~図19を参照しつつ説明する。図9は、実施の形態1におけるネットワークレイヤ連携装置100(図1~図3参照)の動作を説明するフローチャートである。

[0036]

同図に示したステップSA1では、ネットワークレイヤ連携装置100の制御 部103(図3参照)は、第1 NMS30 からリンク帯域幅設定通知があるか否 かを判断し、この場合、判断結果を「No」とする。

[0037]

[0038]

図9に戻り、ステップSA2では、制御部103は、第2NMS60からパス設定通知があるか否かを判断し、この場合、判断結果を「No」とする。ここで、第2NMS60は、ネットワーク管理者の指示に基づいて、図1に示した第2伝送装置401 および第2伝送装置402 を利用して、パス(例えば、パスP400)を設定した場合に、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、パス設定通知を出す。

[0039]

図9に戻り、ステップSA3では、制御部103は、第2NMS60からパス設定解除通知があるか否かを判断し、この場合、判断結果を「No」とする。ここで、第2NMS60は、ネットワーク管理者の指示に基づいて、図1に示した第2伝送装置401 および第2伝送装置402 を利用して、パス(例えば、パスP400)の設定を解除した場合に、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、パス設定解除通知を出す。以後、制御部103は、ステップSA1~ステップSA3を繰り返す。

[0040]

そして、ネットワーク管理者は、リンクL500の帯域幅を設定すべく、第1 NMS30に、リンクL500に対応するリンク識別子(=500)と、要求帯域幅(=500Mbps)を入力する。第1NMS30は、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、リンク帯域幅設定通知を出す。

[0041]

これにより、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、図9に示したステップSA1の判断結果を「Yes」とする。この時点では、図3に示したテーブル $120_1\sim120_4$ のそれぞれは、図13に示した内容とされている

。ステップSA4では、制御部103は、リンク帯域幅設定処理を実行する。

[0042]

具体的には、図10に示したステップSB1では、制御部103は、第1NMS30から、ネットワーク管理者により入力されたリンク識別子(=500) および要求帯域幅(=500Mbps)を取得する。

[0043]

ステップSB2では、制御部103は、ステップSB1で取得したリンク識別子 (=500) をキーとして、図13に示したテーブル120₁ からパス識別子 (=400) を取得する。

[0044]

ステップSB3では、制御部103は、ステップSB2でパス識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSB3の判断結果が「No」である場合、ステップSB15では、当該処理の起動元(この場合、第1NMS30)へ異常終了を通知する。

[0045]

ステップSB4では、制御部103は、ステップSB2で取得したパス識別子 (=400) をキーとして、テーブル1203 (図13参照) から実施可能設定 規格および帯域幅を第1リストとして取得する。この場合、第1リストは、 (ST S-3c, 150Mbps) および (STS-24c, 1.24Gbps) から構成されている。

[0046]

ステップSB5では、制御部103は、ステップSB1で取得したリンク識別子 (=500) をキーとして、テーブル120 $_2$ (図13参照) から実施可能設定規格および連結数を第2リストとして取得する。この場合、第2リストは、 (GbE, 1)、(STS-3c, 1)、(STS-3c, 4)、(STS-3c, 8)および(STS-24c, 1)から構成されている。

[0047]

ステップSB6では、制御部103は、第2リストから、第1リストにある実施可能設定規格と一致するエントリ(実施可能設定規格)を抽出する。言い換えれば、制御部103は、第2リストおよび第1リストにおいて、共通の実施可能

設定規格を抽出する。図13に示した例では、ステップSB6で、実施可能設定 規格として(STS-3c)および(STC-24c)を含むエントリが抽出される。

[0048]

ステップSB7では、制御部103は、ステップSB6で抽出された各エントリについて、第1リストの帯域幅に連結数を乗算し、帯域幅を算出する。この場合、(STS-3c, 1)で提供できる帯域幅は、150Mbpsである。(STS-3c, 4)で提供できる帯域幅は、600Mbpsである。(STS-3c, 8)で提供できる帯域幅は1.20Gbpsである。また、(STS-24c, 1)で提供できる帯域幅は1.24Gbpsである。以下に、帯域幅の算出結果を列挙する。

[0049]

- · (STS-3c, 1), 150Mbps
- \cdot (STS-3c, 4), 600Mbps
- · (STS-3c, 8), 1.20Gbps
- · (STS-24c, 1), 1.24Gbps

[0050]

ステップSB8では、制御部103は、上記算出結果から要求帯域幅(=500 Mbps)以上の値でかつ最小のエントリとして、(STS-3c, 4)、600Mbpsを抽出する。

$[0\ 0\ 5\ 1]$

ステップSB9では、制御部103は、ステップSB8でエントリを抽出できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSB9の判断結果が「No」である場合、制御部103は、ステップSB15の処理を実行する。

[0052]

ステップSB10では、制御部103は、ステップSB2で取得したパス識別子 (=400) をキーとして、図13に示したテーブル120₄ からNMS識別子 (この場合、10.20.244.3) を取得する。

[0053]

ステップSB11では、制御部103は、ステップSB10で取得したNMS

識別子(=10.20.244.3) に対応する第2NMS60へパス変更コマンド(例えば、modify(400, STS-3c, 4)) を通知する。

[0054]

このパス変更コマンド (modify(400, STS-3c, 4)) は、ステップSB2で取得したパス識別子 (=400) に対応するパスP400について、設定規格をSTS-3c、連結数を4として変更することを指示するためのコマンドである。なお、パス変更コマンドの (STS-3c, 4)は、ステップSB8で抽出されたエントリである

[0055]

上記パス変更コマンドが通知されると、第2 NMS 6 0 は、第2 EMS 5 0 1 、第1 EMS 2 0 1 および第1 EMS 2 0 2 にパスの変更を実行させる。そして、パスの変更に成功した場合、第2 NMS 6 0 は、ネットワークレイヤ連携装置 1 0 0 へ正常終了(true)を通知する。一方、パスの変更に失敗した場合、第2 NMS 6 0 は、ネットワークレイヤ連携装置 1 0 0 へ異常終了(false)を通知する。

[0056]

ステップSB12では、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、第2NMS60よりパスの変更に関して正常終了が通知されたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSB12の判断結果が「No」である場合、制御部103は、ステップSB15の処理を実行する。

[0057]

ステップSB13では、制御部103は、パスの変更を受けて、パス識別子(=400)に対応する、テーブル120 $_1$ のエントリを更新する。この場合、図13に示したテーブル120 $_1$ のパス識別子(=400)のエントリにおける連結数が1から4(図14参照)に更新される。図14は、上述したリンク帯域幅設定処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

[0058]

図10へ戻り、ステップSB14では、制御部103は、当該処理の起動元(この場合、第1NMS30)へ正常終了を通知した後、図9に示したメインルー チンへ戻る。

[0059]

また、ネットワーク管理者は、図15に示した第1伝送装置 10_1 と第1伝送装置 10_2 との間に1つのSTS-3cのパスP400の設定をすべく、第2NMS60に、パス識別子(この場合、400)、実施可能設定規格(この場合、STS-3c) および終端点識別子情報を入力する。

[0060]

この場合、終端点識別子情報としては、10.20.244.30-10.20.240.20-3が入力される。この終端点識別子情報において、10.20.244.30は、第1 EMS 2 0_1 の I Pアドレスである。10.20.240.20は、第1 伝送装置 1 0_1 の I Pアドレスである。3 は、第1 伝送装置 1 0_1 に対応する終端点識別子である。

[0061]

さらに、終端点識別子情報としては、10.20.244.31-10.20.240.21-5が入力される。この終端点識別子情報において、10.20.244.31は、第 $1\,\mathrm{EMS}\,2\,0_2$ の IPアドレスである。10.20.240.21は、第 $1\,\mathrm{G}$ 送装置 $1\,0_2$ の IPアドレスである。 $5\,\mathrm{t}$ 、第 $1\,\mathrm{G}$ 送装置 $1\,0_2$ に対応する終端点識別子である。

[0062]

これにより、第2NMS60は、ネットワーク管理者により入力された情報に基づいて、図15に示したパスP400(実施可能設定規格:STS-3c、パス識別子:400)を設定した後、ネットワークレイヤ連携装置100へパス設定通知を出す。

[0063]

これにより、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、図9に示したステップSA2の判断結果を「Yes」とする。ステップSA5では、制御部103は、テーブル登録処理を実行する。

[0064]

具体的には、図11に示したステップSC1では、制御部103は、第2NMS60から、上述したパス識別子(=400)、実施可能設定規格(=STS-3c)および終端点識別子情報(10.20.244.30-10.20.240.20-3、10.20.244.31-10.

20.240.21-5) を取得する。

[0065]

ステップSC2では、制御部103は、ステップSC1で取得した10.20.244.30に対応する第1EMS 20_1 に、第1伝送装置 10_1 に収容される、終端点識別子3以外の他の終端点の有無を問い合わせ、有る場合、当該終端点に対応する終端点識別子および伝送規格を取得する。

[0066]

ここで、他の終端点の有無は、例えば、第 1 伝送装置 1 0_1 (第 1 伝送装置 1 0_2) に格納される、ポートの階層化状態を管理するテーブル(if Stack Table (I EEE RFC2233に定義))を参照し、スタックされているポートの有無により判断される。

[0067]

この場合、第1伝送装置 10_1 に他の終端点が有るものとし、制御部103は、第1EMS 20_1 から該他の終端点に対応する終端点識別子(=300)および伝送規格として第1伝送規格を取得する。

[0068]

また、制御部103は、ステップSC1で取得した10.20.244.31に対応する第1EMS 20_2 に、第1伝送装置 10_2 に収容される、終端点識別子5以外の他の終端点の有無を問い合わせる。

$\{0069\}$

この場合、第1伝送装置 10_2 に他の終端点が有るものとし、制御部103は、第1EMS 20_2 から該他の終端点に対応する終端点識別子(=301)および伝送規格として第1伝送規格を取得する。

[0070]

ステップSC3では、制御部103は、ステップSC2で他の終端点識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSC3の判断結果が「No」である場合、ステップSC9では、制御部103は、登録エラーを表示部101を介してネットワーク管理者へ通知する。

[0071]

ステップSC4では、制御部103は、ステップSC2で取得した伝送規格(この場合、第1伝送規格)をキーとして、図16に示したテーブル1205から NMS識別子(この場合、10.20.244.5)を取得する。図16は、テーブル登録 処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

[0072]

つぎに、ステップSC5では、制御部103は、上記NMS識別子 (=10.20. 244.5) に対応する第1NMS30(図15参照)に対して、ステップSC1で 取得した終端点識別子の組(この場合、終端点識別子=3と終端点識別子=5) に対応する伝送装置(この場合、第1伝送装置101 および第1伝送装置102)を管理しているかを問い合わせる。

[0073]

ステップSC6では、制御部103は、第1NMS30に対して、ステップS C2で取得した他の終端点の終端点識別子(この場合、終端点識別子=300、 301)と、他の終端点間にリンク(例えば、リンク識別子500)を設定する ためのリンク設定コマンドとを通知する。

[0074]

これにより、第1NMS30は、第1EMS201および202に、終端点識 別子=300および301に対応する終端点間にリンクL500(リンク識別子 =500)を設定させる。

[0075]

ステップSC7では、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、 第1NMS30、第2NMS60より、設定されたリンクL500、パスP40 0に対応するリンク識別子(=500)、パス識別子(=400)、実施可能設 定規格、連結数、帯域幅、伝送規格、NMS識別子等を更新情報として取得する 。ステップSC8では、制御部103は、上記更新情報に基づいて、図17に示 したように、テーブル120~1204 に新規のエントリを登録した後、図9 に示したメインルーチンへ戻る。

[0076]

また、ネットワーク管理者は、図1に示したパスP400(パス識別子=40

の設定を解除(削除) すべく、第2NMS60に、パス設定解除コマンド(例えば、release(400)) を入力する。

[0077]

これにより、第2NMS60は、当該パスの設定解除が可能であるか否かを判定する。例えば、当該パスが試験中の場合には、設定解除が不可とされる。この場合、設定解除が可能であるとすると、第2NMS60は、パスの設定を解除した後、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、パス設定解除通知を出す。

[0078]

これにより、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、図9に示したステップSA3の判断結果を「Yes」とする。ステップSA6では、制御部103は、テーブル削除処理を実行する。

[0079]

具体的には、図12に示したステップSD1では、制御部103は、第2NMS60から、設定解除されたパスに対応するパス識別子(この場合、パス識別子=400)を取得する。ステップSD2では、制御部103は、上記パス識別子(=400)をキーとして、図18に示したテーブル1201からリンク識別子(この場合、500)を取得する。図18は、テーブル削除処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

[0080]

ステップSD3では、制御部103は、ステップSD2でリンク識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSD3の判断結果が「No」である場合、ステップSD9では、制御部103は、当該処理の起動元(この場合、第2NMS60)へ異常終了を通知する。

[0081]

ステップSD4では、制御部103は、ステップSD2で取得したリンク識別子(=500)をキーとして、図18に示したテーブル120₄からNMS識別子(この場合、10.20.244.5)を取得する。

[0082]

ステップSD5では、制御部103は、リンク識別子(=500)に対応する

リンクL500の設定を解除(削除)すべく、上記NMS識別子(=10.20.244.5) に対応する第1NMS30へ、リンク設定解除コマンド(例えば、release(500))を通知する。

[0083]

これにより、第1NMS30は、当該リンクの設定解除が可能であるか否かを判定する。この場合、設定解除が可能であるとすると、第1NMS30は、当該リンクの設定を解除した後、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、正常終了(true)を応答する。なお、解除不可ならば、第1NMS30は、異常終了(false)を応答する。

[0084]

ステップSD6では、制御部103は、第1NMS30より正常終了が通知されたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、この判断結果が「No」である場合、制御部103は、ステップSD9の処理を実行する。ステップSD7では、制御部103は、図19に示したように、テーブル1201~1204から、設定が解除されたパスP400およびリンクL500に対応するパス識別子(=400)およびリンク識別子(=500)を含むエントリを削除する。

[0085]

ステップSD8では、制御部103は、当該処理の起動元(この場合、第2NMS60)へ正常終了を通知した後、図9に示したメインルーチンへ戻る。

[0086]

以上説明したように、実施の形態1によれば、第1NMS30側の第1レイヤ (第1ネットワークレイヤ)の構成に関するリンク等 (第1構成情報)と、第2NMS60側の第2レイヤ (第2ネットワークレイヤ)の構成に関するパス等 (第2構成情報)との対応関係を各テーブルで管理し、構成の変更 (リンクの設定、パスの設定、帯域幅の設定等)に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新し、第1レイヤ、第2レイヤのうちいずれか一方のレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のレイヤに構成の変更を指示することとしたので、ネットワーク管理者の負担を軽減することができる。

[0087]

また、実施の形態1によれば、第1NMS30側の第1レイヤで帯域幅の変更がある場合、第2NMS60側の第2レイヤへ帯域幅の変更に関連する変更指示を出すこととしたので、帯域幅変更に伴うネットワーク管理者の負担を軽減することができる。

[0088]

(実施の形態2)

さて、前述した実施の形態1においては、図1に示したように1つのパスP400の場合について説明したが、1つのパスが複数のサブパスで構成されている場合にも、ネットワークレイヤ連携装置100による連携が可能である。以下では、この構成例を実施の形態2として説明する。

[0089]

図20は、本発明にかかかる実施の形態2の構成を示すブロック図である。この図において、図1の各部に対応する部分には同一の符号を付ける。図20においては、第2伝送装置 40_3 、第2EMS 50_2 および第2NMS61が新たに設けられている。

[0090]

第2伝送装置 40_3 は、第2伝送装置 40_1 および第2伝送装置 40_2 と同様の機能を備えている。但し、同図に示した例では、第2伝送装置 $40_1 \sim 40_3$ において、2つのサブパスSP410 およびSP415 から構成された一つのパスP400 が設定される。第2EMS 50_2 は、再起動、パスの設定や解除等について、第2伝送装置 40_3 を直接管理する。

[0091]

第2NMS61は、第2EMS502の上位システムであり、ネットワーク管理者により、操作される。この第2NMS61は、ネットワーク管理者からのコマンドに基づいて、第2EMS502 に第2伝送装置403 の管理を実行させる。

[0092]

図21は、図20に示したネットワークレイヤ連携装置100の構成を示すブ



ロック図である。実施の形態2において、ネットワークレイヤ連携装置100の テーブル格納部110には、テーブル1206が新たに格納されている。

[0093]

このテーブル 120_6 は、図 22 に示したように、「パス識別子」、「サブパス識別子」、「設定規格」および「連結数」というフィールドを備えている。「パス識別子」は、第 2 EMS 50_1 および第 2 EMS 50_2 (図 20 参照)で設定されたパスを識別するための識別子である。

[0094]

「サブパス識別子」は、上記パスを構成するサブパスを識別するための識別子である。「設定規格」は、上記設定に用いられる規格である。「連結数」は、当該パスを構成する場合に、所定の帯域幅を有する伝送路が何本束ねられているかを表す数である。

[0095]

つぎに、実施の形態2の動作について、図9および図23に示したフローチャートを参照しつつ説明する。

[0096]

ネットワーク管理者は、リンクL500の帯域幅を設定すべく、第1NMS3 0に、リンクL500に対応するリンク識別子(=500)と、要求帯域幅(=500Mbps)を入力する。第1NMS30は、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、リンク帯域幅設定通知を出す。

[0097]

これにより、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、図9に示したステップSA1の判断結果を「Yes」とする。この時点では、図21に示したテーブル $120_1\sim 120_4$ 、テーブル 120_5 のそれぞれは、図24に示した内容とされている。

[0098]

なお、実施の形態 2 において、図 2 4 に示したテーブル 1 2 0 3 のパス識別子、およびテーブル 1 2 0 4 のリンク/パス識別子には、サブパス識別子も含まれる。ステップ S A 4 では、制御部 1 0 3 は、リンク帯域幅設定処理を実行する。



具体的には、図23に示したステップSE1では、制御部103は、第1NMS30から、ネットワーク管理者により入力されたリンク識別子(=500)および要求帯域幅(=500Mbps)を取得する。

[0100]

ステップSE2では、制御部103は、ステップSE1で取得したリンク識別子 (=500) をキーとして、図24に示したテーブル120 $_1$ からパス識別子 (=400) を取得する。

[0101]

ステップSE3では、制御部103は、ステップSE2でパス識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSE3の判断結果が「No」である場合、ステップSE16では、当該処理の起動元(この場合、第1NMS30)へ異常終了を通知する。

[0102]

ステップSE4では、制御部103は、ステップSE2で取得したパス識別子 (=400) をキーとして、テーブル120 $_6$ (図24参照)からサブパス識別子 (この場合、410および415)を取得する。

[0103]

ステップSE5では、制御部103は、ステップSE2で取得したパス識別子 (=400) をキーとして、テーブル120 $_3$ (図24参照)から実施可能設定 規格および帯域幅を第1リストとして取得する。この場合、第1リストは、サブパス識別子 (=410) に関する (STS-3c,150Mbps)および(STS-24c, 1.24Gbps) と、サブパス識別子 (=415) に関する (STS-3c,150Mbps)および(STS-12c,6 22Mbps)とから構成されている。

[0104]

ステップSE6では、制御部103は、ステップSE1で取得したリンク識別子(=500)をキーとして、テーブル1202(図24参照)から実施可能設定規格および連結数を第2リストとして取得する。この場合、第2リストは、(GbE, 1)、(STS-3c, 4)、(STS-3c, 8)および(STS-24c, 1)から構成

されている。

[0105]

ステップSE7では、制御部103は、第2リストから、第1リストにある実施可能設定規格と一致するエントリ(実施可能設定規格)を抽出する。この場合、実施可能設定規格として(STS-3c)を含むエントリが抽出される。

[0106]

ステップSE8では、制御部103は、ステップSE7で抽出された各エントリについて、第1リストの帯域幅に連結数を乗算し、帯域幅を算出する。この場合、(STS-3c, 1)で提供できる帯域幅は、150Mbpsである。(STS-3c, 4)で提供できる帯域幅は、600Mbpsである。(STS-3c, 8)で提供できる帯域は1.20Gbpsである。以下に、帯域幅の算出結果を列挙する。

[0107]

- · (STS-3c, 1), 150Mbps
- · (STS-3c, 4), 600Mbps
- · (STS-3c, 8), 1.20Gbps
- · (STS-24c, 1), 1.24Gbps

[0108]

ステップSE9では、制御部103は、上記算出結果から要求帯域幅(=500Mbps)以上の値でかつ最小のエントリとして、(STS-3c, 4)、600Mbpsを抽出する。

[0109]

ステップSE10では、制御部103は、ステップSE9でエントリを抽出できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSE10の判断結果が「No」である場合、制御部103は、ステップSE16の処理を実行する。

[0110]

ステップSE11では、制御部103は、ステップSE4で取得したサブパス 識別子(=410および415)をキーとして、図24に示したテーブル120 4からNMS識別子(この場合、10.20.244.3および10.20.244.14)を取得する

[0111]

0

ステップSE12では、制御部103は、ステップSE11で取得したNMS 識別子(=10.20.244.3および10.20.244.14)に対応する第2NMS60および 第2NMS61へパス変更コマンド(例えば、modify(410, STS-3c, 4)およびmo dify(415, STS-3c, 4))を通知する。

$\{0112\}$

このパス変更コマンド (modify(410, STS-3c, 4)) は、ステップSE 4 で取得したサブパス識別子 (= 4 1 0) に対応するサブパスSP 4 1 0 について、実施可能設定規格をSTS-3c、連結数を4として変更することを指示するためのコマンドである。

[0113]

同様にして、パス変更コマンド (modify(415, STS-3c, 4)) は、ステップSE 4 で取得したサブパス識別子 (= 4 1 5) に対応するサブパスSP4 1 5 について、実施可能設定規格をSTS-3c、連結数を4として変更することを指示するためのコマンドである。

[0114]

上記パス変更コマンドが通知されると、第2 NMS 6 0 および第2 NMS 6 1 は、第2 EMS 5 01 、第2 EMS 5 02 、第1 EMS 2 01 および第1 EMS 2 02 にパスの変更を実行させる。そして、パスの変更に成功した場合、第2 NMS 6 0 および第2 NMS 6 1 は、ネットワークレイヤ連携装置 1 0 0 へ正常終了(true)を通知する。一方、パスの変更に失敗した場合、第2 NMS 6 0 および第2 NMS 6 1 は、ネットワークレイヤ連携装置 1 0 0 へ異常終了(false)を通知する。

[0115]

ステップSE13では、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、第2NMS60よりパスの変更に関して正常終了が通知されたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSE13の判断結果が「No」である場合、制御部103は、ステップSE17で、異常終了の通知

を受けたNMS(第2NMS60、第2NMS61) ヘキャンセルコマンド(例 えば、cancel_modify(410))を通知する。

[0116]

ステップSE14では、制御部103は、パスの変更を受けて、パス識別子(=400)に対応するテーブル120 $_1$ のエントリ、およびサブパス識別子(=410および415)に対応するテーブル120 $_6$ のエントリをそれぞれ更新する。

[0117]

この場合、図24に示したテーブル120 $_1$ のパス識別子(=400)のエントリにおける連結数が $_1$ から4(図25参照)に更新される。図25は、上述したリンク帯域幅設定処理を実行した後の各テーブルを示す図である。同様にして、図24に示したテーブル120 $_6$ のサブパス識別子(=410および415)の各エントリにおける連結数も $_1$ から4(図25参照)に更新される。

[0118]

ステップSE15では、制御部103は、当該処理の起動元(この場合、第1 NMS30)へ正常終了を通知した後、図9に示したメインルーチンへ戻る。

[0119]

[0120]

以上説明したように、実施の形態 2 によれば、第 2 レイヤ側を複数のサブパス (レイヤ要素)で構成し、テーブル 1 2 0 1 2 0 6 等でリンク、パス、サブパスの情報を管理することとしたので、複雑な構成にもかかわらず、ネットワーク管理者の負担を軽減することができる。

[0121]

(実施の形態3)

さて、前述した実施の形態1および2においては、リンクおよびパスの他に、 通信サービス(以下、単にサービスと称する)も管理対象としてもよい。以下で は、この構成例を実施の形態3として説明する。

[0122]

図26は、本発明にかかる実施の形態3の構成を示すブロック図である。この図において、図3の各部に対応する部分には同一の符号を付ける。同図においては、図3に示した第1EMS 20_1 および 20_2 に代えて、第1EMS 20_1 ~ 20_4 が設けられているとともに、第1伝送装置 10_1 ~ 10_4 、ユーザ装置1およびユーザ装置12が新たに設けられている。

[0123]

第1伝送装置 $10_1\sim 10_4$ は、前述した第1伝送規格(Ethernet (R))に基づいて、リンクL $500\sim L503$ でパケットを伝送する装置である。具体的には、第1伝送装置 10_1 と第1伝送装置 10_2 との間には、リンクL500が設定されている。このリンクL500には、リンク識別子として500が付与されている。

[0124]

第1伝送装置 10_2 と第1伝送装置 10_3 との間には、リンクL501が設定されている。このリンクL501には、リンク識別子として501が付与されている。第1伝送装置 10_3 と第1伝送装置 10_4 との間には、リンクL502が設定されている。このリンクL502には、リンク識別子として502が付与されている。

[0125]

同様にして、第1伝送装置 10_1 と第1伝送装置 10_4 との間には、リンクL 503が設定されている。このリンクL 503には、リンク識別子として 503が付与されている。

[0126]

第1EMS 20_1 は、再起動、リンクの設定や解除等について、第1伝送装置 10_1 を直接管理する。第1EMS $20_2\sim 20_4$ も、接続線を省略しているが、第1EMS 20_1 と同様にして、再起動、リンクの設定や解除等について、第1伝送装置 $10_2\sim 10_4$ を直接管理する。

[0127]

ユーザ装置 U_1 およびユーザ装置 U_2 は、サービス S 6 0 0 を利用するユーザ 側に設置されており、第 1 伝送装置 1 0 1 および第 1 伝送装置 1 0 3 に接続されている。

[0128]

ここで、サービスS600は、例えば、リンクL500およびリンクL501で構成されるVLAN(Virtual Local Area Network)のサービス(IEEE 802.3 参照)であり、VLANの機能をユーザに提供する。このサービスS600には、サービス識別子として、600が付与されている。

[0129]

なお、図26においては、第2NMS60により管理される複数の第2伝送装置(例えば、第2伝送装置 40_1 、 40_2 、···(図1参照))が図示が省略されている。これらの複数の第2伝送装置は、リンクL500~L503のそれぞれに対応する各パス(図示略)を設定する。

[0130]

また、実施の形態 3 においては、ネットワークレイヤ連携装置 1 0 0 のテーブル格納部 1 1 0 には、テーブル 1 2 0 7 およびテーブル 1 2 0 8 が新たに格納されている。

[0131]

このテーブル1207 は、図32(a)に示したように、「サービス識別子」、「リンク識別子」および「ステータス」というフィールドを備えている。「サービス識別子」は、リンクに対応づけられたサービス(図26の例では、サービスS600(VLANサービス))を識別するための識別子である。「リンク識別子」は、上記「サービス」に対応するリンクを識別するための識別子である。「ステータス」は、サービスの状態(サービス中、サービス外(停止)等)を表す。

[0132]

テーブル1208 は、図33(a)に示したように、「サービス識別子」、「ステータス」および「要求品質(通知待ち時間)」というフィールドを備えている。「サービス識別子」および「ステータス」は、上述したテーブル1207(

図32(a)参照)の「サービス識別子」および「ステータス」に対応している。「要求品質(通知待ち時間)」は、サービス停止等の障害が発生してからネットワーク管理者へ通知するまでの待機時間を表す。

[0133]

つぎに、実施の形態3の動作について、図27~図31に示したフローチャート、図32~図38を参照しつつ説明する。

[0134]

(第1登録処理)

はじめに、図32(a)に示したテーブル1207にエントリを登録するための第1登録処理について説明する。図26において、ネットワーク管理者は、第1NMS30に、サービスS600のサービス識別子として600と、サービスS600に対応するリンクL500およびL501のリンク識別子として500および501と、サービスのステータスとしてサービス中とを設定する。

[0135]

第1NMS30は、これらのサービス識別子、リンク識別子およびステータスをネットワークレイヤ連携装置100へ通知する。これにより、図27に示したステップSF1では、制御部103は、第1NMS30から上記サービス識別子(=600)、リンク識別子(=500、501)およびステータス(=サービス中)を取得する。

[0136]

ステップSF2では、制御部103は、ステップSF1で取得したサービス識別子をキーとして、図32(a)に示したテーブル1207からエントリを抽出する。ここで、図32(a)は、第1登録処理を実行する前のテーブル1207を示す図である。同図に示したテーブル1207には、いずれのエントリも登録されてない。

[0137]

ステップSF3では、制御部103は、エントリを抽出できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「No」とする。ステップSF4では、制御部103は、図32(b)に示したように、テーブル 120_7 にエントリ(サービス識別子

(=600)、リンク識別子(=500、501)、ステータス(=サービス中))を追加する。

[0138]

一方、ステップSF3の判断結果が「Yes」である場合、ステップSF5では、制御部103は、ネットワーク管理者に、当該エントリを追加するかまたは上書きするかを問い合わせる。

[0139]

ここで、ネットワーク管理者により追加が指示された場合、ステップSF4では、制御部103は、テーブル 120_7 に当該エントリを追加する。一方、ネットワーク管理者により上書きが指示された場合、ステップSF6では、制御部103は、テーブル 120_7 にすでに登録済みのエントリに、当該エントリを上書きする。

[0140]

(第2登録処理)

つぎに、図33(a)に示したテーブル1208にエントリを登録するための第2登録処理について説明する。図26において、ネットワーク管理者は、第1NMS30に、サービスS600のサービス識別子として600と、サービスのステータスとしてサービス中と、要求品質(通知待ち時間)として15分を設定する。

[0141]

第1NMS30は、これらのサービス識別子、ステータスおよび要求品質(通知待ち時間)をネットワークレイヤ連携装置100へ通知する。これにより、図28に示したステップSG1では、制御部103は、第1NMS30から上記サービス識別子(=600)、ステータス(=サービス中)および要求品質(=15分)を取得する。

[0142]

ステップSG2では、制御部103は、ステップSG1で取得したサービス識別子をキーとして、図33(a)に示したテーブル1208 からエントリを抽出する。ここで、図33(a)は、第2登録処理を実行する前のテーブル1208

を示す図である。同図に示したテーブル 120_8 には、いずれのエントリも登録されてない。

[0143]

ステップSG3では、制御部103は、エントリを抽出できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「No」とする。ステップSG4では、制御部103は、図33(b)に示したように、テーブル1208 にエントリ(サービス識別子(=600)、ステータス(=サービス中)、要求品質(=15分)を追加する。

[0144]

一方、ステップSG3の判断結果が「Yes」である場合、ステップSG5では、制御部103は、ネットワーク管理者に、当該エントリを追加するかまたは上書きするかを問い合わせる。

[0145]

ここで、ネットワーク管理者により追加が指示された場合、ステップSG4では、制御部103は、テーブル 120_8 に当該エントリを追加する。一方、ネットワーク管理者により上書きが指示された場合、ステップSG6では、制御部103は、テーブル 120_8 にすでに登録済みのエントリに、当該エントリを上書きする。

[0 1 4 6]

(削除処理)

つぎに、パスの設定解除に伴って、図34に示したテーブル $120_1 \sim 120_1$ 4 およびテーブル 120_7 0 のエントリを削除するための削除処理について説明する。

[0147]

図26において、ネットワーク管理者は、図34に示したパスP400 (パス 識別子=400) の設定を解除(削除) すべく、第2NMS60に、パス設定解 除コマンド (例えば、release(400)) を入力する。

[0148]

これにより、第2 NMS 6 0 は、当該パスの設定解除が可能であるか否かを判

定する。例えば、当該パスが試験中の場合には、設定解除が不可とされる。この場合、設定解除が可能であるとすると、第2NMS60は、パスの設定を解除した後、ネットワークレイヤ連携装置100に対して、パス設定解除通知を出す。

[0149]

これにより、図29に示したステップSH1では、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、第2NMS60から、設定解除されたパスに対応するパス識別子(この場合、パス識別子=400)を取得する。

[0150]

ステップSH2では、制御部103は、上記パス識別子(=400)をキーとして、図34に示したテーブル120₁からリンク識別子(この場合、500)を取得する。図34は、削除処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

[0151]

ステップSH3では、制御部103は、ステップSH2でリンク識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSH3の判断結果が「No」である場合、ステップSH11では、制御部103は、当該処理の起動元(この場合、第2NMS60)へ異常終了を通知する。

[0152]

ステップSH4では、制御部103は、ステップSH2で取得したリンク識別子 (=500) をキーとして、図34に示したテーブル1207 からステータスを取得する。ステップSH5では、制御部103は、ステータスがサービス中であるか否かを判断する。

[0153]

ステップSH5の判断結果が「No」である場合、ステップSH6では、制御部103は、ステップSH2で取得したリンク識別子(= 500)をキーとして、図34に示したテーブル1204 からNMS識別子(= 10.20.244.5)を取得する。

$[0\ 1\ 5\ 4]$

一方、SH5の判断結果が「Yes」である場合、すなわち、ステータスがサービス中である場合、ステップSH11では、制御部103は、当該処理の起動

元(この場合、第2NMS60)へ異常終了を通知し、パスの設定解除を中止させる。

[0155]

ステップSH7では、制御部103は、リンク識別子(=500)に対応するリンクL500の設定を解除(削除)すべく、上記NMS識別子(=10.20.244.5)に対応する第1NMS30へ、リンク設定解除コマンド(例えば、release(500))を通知する。

[0156]

これにより、第 $1\,\mathrm{NMS}$ 30は、当該リンクの設定解除が可能であるか否かを判定する。この場合、設定解除が可能であるとすると、第 $1\,\mathrm{NMS}$ 30は、当該リンクの設定を解除した後、ネットワークレイヤ連携装置 $1\,\mathrm{00}$ に対して、正常終了(true)を応答する。なお、解除不可ならば、第 $1\,\mathrm{NMS}$ 30は、異常終了(false)を応答する。

[0157]

ステップSH8では、制御部103は、第1NMS30より正常終了が通知されたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSH8の判断結果が「No」である場合、ステップSH11では、制御部103は、当該処理の起動元(第2NMS60)へ異常終了を通知する。

[0158]

ステップSH9では、制御部103は、図35に示したように、テーブル12 $0_1 \sim 120_4$ 、テーブル12 0_7 から、設定が解除されたパス、リンク、サービスに対応するパス識別子、リンク識別子、サービス識別子を含むエントリを削除する。ステップSH10では、制御部103は、当該処理の起動元(この場合、第2NMS60)へ正常終了を通知する。

[0159]

(障害涌知処理)

つぎに、図36に示したパスP400(リンクL500)に発生した障害をネットワーク管理者へ通知するための障害通知処理について説明する。

[0160]

同図において、パスP400で障害(サービス停止)が発生すると(①)、第 2NMS60は、障害を検知し(②)、ネットワークレイヤ連携装置100へ障 害が発生している旨を通知する(③)。

[0 1 6 1]

これにより、図3.0に示したステップSI1では、ネットワークレイヤ連携装置100の制御部103は、第2NMS60から、障害発生パス(この場合、パスP400)に対応するパス識別子(この場合、400)を取得する。

[0162]

ステップS I 2では、制御部 I 0 3 は、ステップS I 1 で取得したパス識別子 (=400) をキーとして、図 3 7 に示したテーブル I 2 0 1 からリンク識別子 (=500) を取得する。図 3 7 は、障害通知処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

[0 1 6 3]

ステップSI3では、制御部103は、ステップSI2でリンク識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。この場合、制御部103は、リンク識別子(=500)に対応するリンクL500(図36参照)に障害の影響があることを認識する。なお、ステップSI3の判断結果が「No」である場合、障害通知処理が終了される。

[0164]

ステップSI4では、制御部103は、ステップSI2で取得したリンク識別子 (=500) をキーとして、図37に示したテーブル1204 からNMS識別子 (=10.20.244.5) を取得した後、NMS識別子 (=10.20.244.5) に対応する第1NMS30ヘリンクL500で障害が発生している旨を通知する(図36:④)。

[0165]

ステップSI5では、制御部103は、リンク識別子(=500)をキーとして、図37に示したテーブル120 $_7$ からサービス識別子(=600)を取得する。ステップSI6では、制御部103は、サービス識別子を取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「Yes」とする。なお、ステップSI6の判

断結果が「No」である場合、障害通知処理が終了される。

[0166]

ステップSI7では、制御部103は、図38に示したように、テーブル1208 における当該エントリ(サービス識別子600)のステータスに障害発生時刻(Fail 10:20)を登録する(図36:⑤)。障害発生時刻は、第2NMS60から障害を通知された時刻である。

[0167]

また、図31に示したステップS J 1 では、制御部1 0 3 は、図38に示したテーブル1 2 0 8 から、経過時間(障害発生時刻(1 0 : 2 0) ~現在時刻)が要求品質(通知待ち時間:1 5 分)以上のエントリを取得する。ステップ<math>S J 1 では、制御部1 0 3 は、ステップS J 1 でエントリを取得できたか否かを判断し、この場合、判断結果を「N o」とする。なお、現在時刻については、図示しないタイマにより計時される。

[0168]

ステップSJ3では、制御部103は、1分待機する。以後、ステップSJ2の判断結果が「Yes」になるまで、1分毎に経過時間がチェックされる。そして、経過時間が通知待ち時間以上になると、制御部103は、ステップSJ2の判断結果を「Yes」とする。

[0169]

ステップSJ3では、制御部103は、ネットワーク管理者へ、図36に示したパスP400、リンクL500およびサービスS600に影響する障害が発生している旨を表示部101を介して通知する(図36:⑥)。

[0170]

以上説明したように、実施の形態 3 によれば、サービスに関するサービス識別子をテーブル 1 2 0 7 (図 3 2 (b)参照)でリンク、パスに対応づけて管理し、構成の変更に伴ってリンク、パス、サービスの情報を自動更新することとしたので、サービス管理も行え、ネットワーク管理者の負担を軽減することができる

[0171]

また、実施の形態3によれば、図29を参照して説明したように、通信サービスを提供中である場合、第2NMS60へ構成の変更(パスの設定解除)が不可であることを通知することとしたので、サービス中に変更に伴って通信サービスを停止させるという障害を回避することができる。

[0172]

また、実施の形態3によれば、図36を参照して説明したように、第2NMS60から障害発生の通知を受けた場合、他方の第1NMS30へ障害発生を通知し、障害発生してから所定時間経過後に、ネットワーク管理者へも通知することとしたので、障害通知についてもネットワーク管理者の負担を軽減することができる。

[0173]

以上本発明にかかる実施の形態 $1 \sim 3$ について図面を参照して詳述してきたが、具体的な構成例はこれらの実施の形態 $1 \sim 3$ に限られるものではなく、本発明の要旨を逸脱しない範囲の設計変更等があっても本発明に含まれる。

[0174]

例えば、前述した実施の形態 1~3においては、ネットワークレイヤ連携装置 100の機能を実現するためのプログラムを図39に示したコンピュータ読み取り可能な記録媒体300に記録して、この記録媒体300に記録されたプログラムを同図に示したコンピュータ200に読み込ませ、実行することにより各機能を実現してもよい。

[0175]

同図に示したコンピュータ200は、上記プログラムを実行するCPU(Cent ral Processing Unit)210と、キーボード、マウス等の入力装置220と、各種データを記憶するROM(Read Only Memory)230と、演算パラメータ等を記憶するRAM(Random Access Memory)240と、記録媒体300からプログラムを読み取る読取装置250と、ディスプレイ、プリンタ等の出力装置260と、装置各部を接続するバス270とから構成されている。

[0176]

CPU210は、読取装置250を経由して記録媒体300に記録されている

プログラムを読み込んだ後、プログラムを実行することにより、前述した機能を 実現する。なお、記録媒体300としては、光ディスク、フレキシブルディスク 、ハードディスク等が挙げられる。

[0177]

(付記1) コンピュータを、

第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理手段、

前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示する連携手段、

として機能させるためのネットワークレイヤ連携プログラム。

[0178]

(付記2)前記連携手段は、前記第1ネットワークレイヤで帯域幅の変更がある場合、前記第2ネットワークレイヤへ前記帯域幅の変更に関連する変更指示を出すことを特徴とする付記1に記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

[0179]

(付記3)前記第2ネットワークレイヤは、複数のレイヤ要素から構成されており、前記管理手段は、前記複数のレイヤ要素毎の第2構成情報と、前記第1構成情報との対応関係を管理することを特徴とする付記1または2に記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

[0180]

(付記4) 前記管理手段は、前記第1ネットワークレイヤおよび前記第2ネットワークレイヤにより提供される通信サービスに関するサービス情報を、前記第1構成情報および前記第2構成情報に対応づけて管理し、前記構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報、前記サービス情報を自動更新することを特徴とする付記1~3のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

[0181]

(付記5)前記連携手段は、前記通信サービスを提供中である場合、前記ネット

ワークレイヤへ構成の変更が不可であることを通知することを特徴とする付記 4 に記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

[0182]

(付記6)前記連携手段は、一方のネットワークレイヤから障害発生の通知を受けた場合、他方のネットワークレイヤへ障害発生を通知することを特徴とする付記1~5のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

[0183]

(付記7)前記連携手段は、障害発生してから、予め設定された時間が経過した場合、ネットワーク管理者へ障害発生を通知することを特徴とする付記6に記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

[0184]

(付記8) 前記第1ネットワークレイヤは、リンクを有する構成とされており、前記第2ネットワークレイヤは、前記リンクで利用されるパスを有する構成とされていることを特徴とする付記1~7のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携プログラム。

$[0\ 1\ 8\ 5]$

(付記9) 第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理手段と、

前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示する連携手段と、

を備えたことを特徴とするネットワークレイヤ連携装置。

[0186]

(付記10) 前記連携手段は、前記第1ネットワークレイヤで帯域幅の変更がある場合、前記第2ネットワークレイヤへ前記帯域幅の変更に関連する変更指示を 出すことを特徴とする付記9に記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0187]

(付記11)前記第2ネットワークレイヤは、複数のレイヤ要素から構成されて

おり、前記管理手段は、前記複数のレイヤ要素毎の第2構成情報と、前記第1構成情報との対応関係を管理することを特徴とする付記9または10に記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0188]

(付記12)前記管理手段は、前記第1ネットワークレイヤおよび前記第2ネットワークレイヤにより提供される通信サービスに関するサービス情報を、前記第1構成情報および前記第2構成情報に対応づけて管理し、前記構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報、前記サービス情報を自動更新することを特徴とする付記9~11のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0189]

(付記13) 前記連携手段は、前記通信サービスを提供中である場合、前記ネットワークレイヤへ構成の変更が不可であることを通知することを特徴とする付記 12に記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0190]

(付記14) 前記連携手段は、一方のネットワークレイヤから障害発生の通知を受けた場合、他方のネットワークレイヤへ障害発生を通知することを特徴とする付記9~13のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0191]

(付記15) 前記連携手段は、障害発生してから、予め設定された時間が経過した場合、ネットワーク管理者へ障害発生を通知することを特徴とする付記14に記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0192]

(付記16)前記第1ネットワークレイヤは、リンクを有する構成とされており、前記第2ネットワークレイヤは、前記リンクで利用されるパスを有する構成とされていることを特徴とする付記9~15のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携装置。

[0193]

(付記17) 第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に

伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新する管理工程と、

前記第1ネットワークレイヤ、前記第2ネットワークレイヤのうちいずれか一 方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワ ークレイヤに構成の変更を指示する連携工程と、

を含むことを特徴とするネットワークレイヤ連携方法。

[0194]

(付記18) 前記連携工程では、前記第1ネットワークレイヤで帯域幅の変更がある場合、前記第2ネットワークレイヤへ前記帯域幅の変更に関連する変更指示を出すことを特徴とする付記17に記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0195]

(付記19) 前記第2ネットワークレイヤは、複数のレイヤ要素から構成されており、前記管理工程では、前記複数のレイヤ要素毎の第2構成情報と、前記第1構成情報との対応関係を管理することを特徴とする付記17または18に記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0196]

(付記20)前記管理工程では、前記第1ネットワークレイヤおよび前記第2ネットワークレイヤにより提供される通信サービスに関するサービス情報を、前記第1構成情報および前記第2構成情報に対応づけて管理し、前記構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報、前記サービス情報を自動更新することを特徴とする付記17~19のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0197]

(付記21) 前記連携工程では、前記通信サービスを提供中である場合、前記ネットワークレイヤへ構成の変更が不可であることを通知することを特徴とする付記20に記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0198]

(付記22) 前記連携工程では、一方のネットワークレイヤから障害発生の通知を受けた場合、他方のネットワークレイヤへ障害発生を通知することを特徴とする付記17~21のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0199]

(付記23)前記連携工程では、障害発生してから、予め設定された時間が経過した場合、ネットワーク管理者へ障害発生を通知することを特徴とする付記22 に記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0200]

(付記24) 前記第1ネットワークレイヤは、リンクを有する構成とされており、前記第2ネットワークレイヤは、前記リンクで利用されるパスを有する構成とされていることを特徴とする付記17~23のいずれか一つに記載のネットワークレイヤ連携方法。

[0201]

【発明の効果】

以上説明したように、本発明によれば、第1ネットワークレイヤの構成に関する第1構成情報と第2ネットワークレイヤの構成に関する第2構成情報との対応関係を管理し、構成の変更に伴って該第1構成情報、該第2構成情報を自動更新し、第1ネットワークレイヤ、第2ネットワークレイヤのうちいずれか一方のネットワークレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のネットワークレイヤに構成の変更を指示することとしたので、ネットワーク管理者の負担を軽減することができるという効果を奏する。

[0202]

また、本発明によれば、第1ネットワークレイヤで帯域幅の変更がある場合、 第2ネットワークレイヤへ帯域幅の変更に関連する変更指示を出すこととしたの で、帯域幅変更に伴うネットワーク管理者の負担を軽減することができるという 効果を奏する。

【図面の簡単な説明】

図1

本発明にかかる実施の形態1の構成を示すブロック図である。

【図2】

同実施の形態1における各部の階層構造を表すブロック図である。

【図3】

図1および図2に示したネットワークレイヤ連携装置100の構成を示すブロック図である。

【図4】

図3に示したテーブル1201を示す図である。

【図5】

図3に示したテーブル1202を示す図である。

【図6】

図3に示したテーブル1203を示す図である。

【図7】

図3に示したテーブル1204を示す図である。

【図8】

図3に示したテーブル1205を示す図である。

図9】

本発明にかかる実施の形態1および2におけるネットワークレイヤ連携装置100の動作を説明するフローチャートである。

【図10】

図9に示したリンク帯域幅設定処理を説明するフローチャートである。

【図11】

図9に示したテーブル登録処理を説明するフローチャートである。

【図12】

図9に示したテーブル削除処理を説明するフローチャートである。

【図13】

同実施の形態 1 におけるリンク帯域幅設定処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

【図14】

同実施の形態 1 におけるリンク帯域幅設定処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

【図15】

同実施の形態 1 におけるテーブル登録処理を説明するブロック図である。

【図16】

同実施の形態 1 におけるテーブル登録処理を実行する前の各テーブルを示す図 である。

【図17】

同実施の形態 1 におけるテーブル登録処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

【図18】

同実施の形態 1 におけるテーブル削除処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

【図19】

同実施の形態 1 におけるテーブル削除処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

【図20】

本発明にかかる実施の形態2の構成を示すブロック図である。

【図21】

図20に示したネットワークレイヤ連携装置100の構成を示すブロック図である。

【図22】

図21に示したテーブル1206を示す図である。

【図23】

同実施の形態 2 におけるリンク帯域幅設定処理を説明するフローチャートである。

【図24】

同実施の形態 2 におけるリンク帯域幅設定処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

【図25】

同実施の形態 2 におけるリンク帯域幅設定処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

【図26】

本発明にかかる実施の形態3の構成を示すブロック図である。

【図27】

同実施の形態3における第1登録処理を説明するフローチャートである。

【図28】

同実施の形態3における第2登録処理を説明するフローチャートである。

【図29】

同実施の形態3における削除処理を説明するフローチャートである。

【図30】

同実施の形態3における障害通知処理を説明するフローチャートである。

【図31】

同実施の形態3における障害通知処理を説明するフローチャートである。

【図32】

同実施の形態 3 における第 1 登録処理の実行前後のテーブル 1 2 0 7 を示す図である。

【図33】

同実施の形態3における第2登録処理の実行前後のテーブル120₈を示す図である。

【図34】

同実施の形態3における削除処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

【図35】

同実施の形態3における削除処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

【図36】

同実施の形態3における障害通知処理を説明するブロック図である。

【図37】

同実施の形態3における障害通知処理を実行する前の各テーブルを示す図である。

【図38】

同実施の形態3における障害通知処理を実行した後の各テーブルを示す図である。

【図39】

本発明にかかる実施の形態1~3の変形例の構成を示すブロック図である。

【図40】

従来の階層型ネットワークのシステム構成を示すブロック図である。

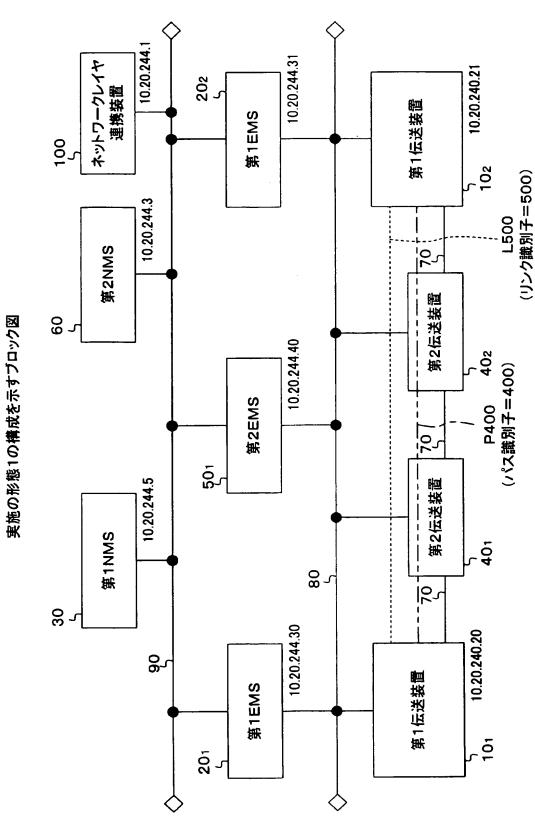
【符号の説明】

- 101~104 第1伝送装置
- 201~204 第1EMS
- 30 第1NMS
- 401、402 第2伝送装置
- 50₁ 第2EMS
- 60 第2NMS
- 100 ネットワークレイヤ連携装置
- 101 表示部
- 103 制御部
- 110 テーブル格納部
- 200 コンピュータ

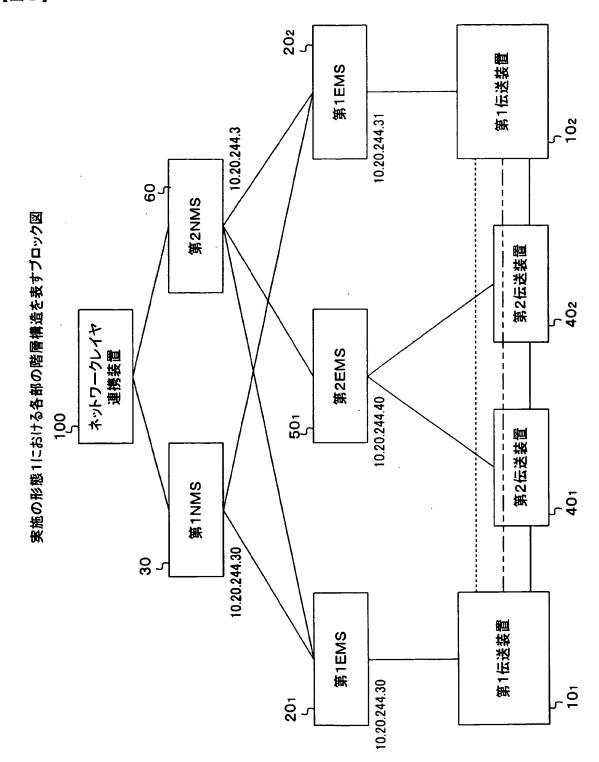
【書類名】

図面

【図1】



【図2】



【図3】

√1205 図1および図2に示したネットワークレイヤ連携装置100の構成を示すブロック図 テーブル 1203ء √1201 テーブル テーブル テーブル テーブル テーブル格教部 鄉1EMS 110 第2NMS 管理システム 通信部 ネットワークレイヤ連携装置 第2EMS **奎** 鹤 曳 表示部 入力部 , 0 第1NMS 2801 1042 2101 102~ 第1EMS **2**2

【図4】

図3に示したテーブル1201を示す図

#	リンク 識別子	パス識別子	設定規格	連結数
1	500	400	STS-3e	1
2	525	420	STS-12c	1
2	535	420	STS-12c	1

【図5】

図3に示したテーブル1202を示す図

#	リンク 識別子	実施可能 設定規格	連結数
1	500	Gb E	1
2	500	STS-3c	1
3	500	STS-3c	4
4	500	STS-3c	8
5	500	STS-24c	1

【図6】

図3に示したテーブル1203を示す図

#	パス識別子	実施可能 設定規格	帯域幅
1	400	STS-3c	150Mbps
2	400	STS-24c	1.24Gbps
3	410	STS-3c	150Mbps
4	410	STS-12c	622Mbps

【図7】

図3に示したテーブル1204を示す図

#	伝送規格	リンク/パス 識別子	NMS識別子
1	第2 伝送規格	400	10.20.244.3
2	第2 伝送規格	410	10.20.244.3
2	第1 伝送規格	500	10.20.244.5
2	第1 伝送規格	525	10.20.244.5

【図8】

図3に示したテーブル1205を示す図

1	205 ک	
#	伝送規格	NMS識別子
1	第2 伝送規格	10.20.244.3
2	第2 伝送規格	10.20.244.14
3	第1 伝送規格	10.20.244.5

【図9】

実施の形態1および2におけるネットワークレイヤ連携装置100 の動作を説明するフローチャート

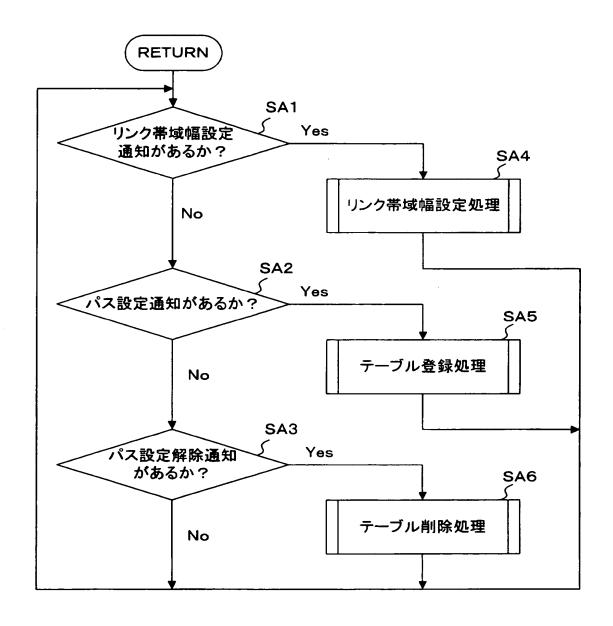
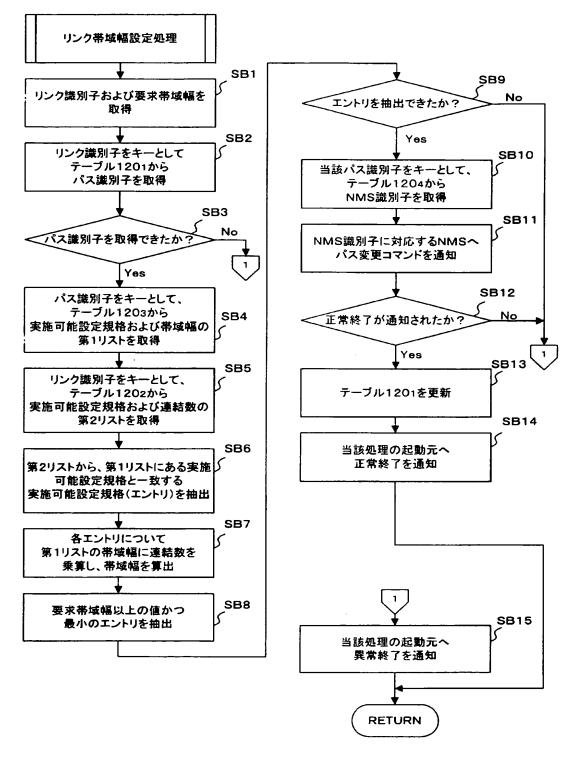


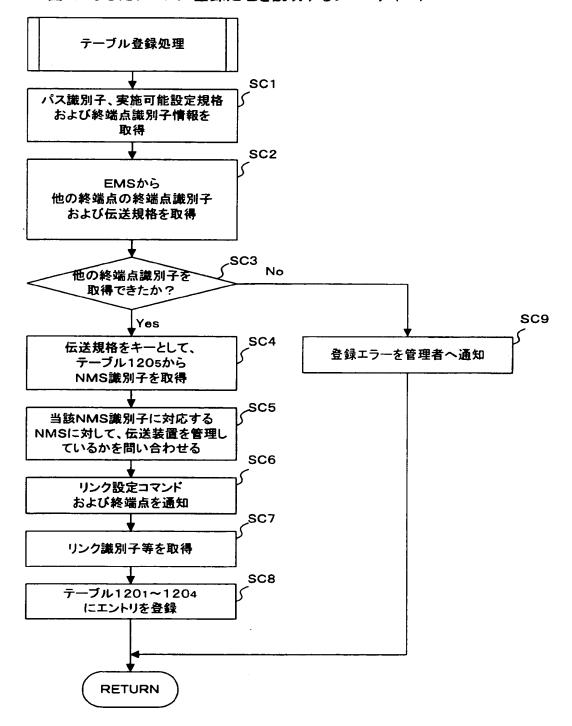
図10]

図9に示したリンク帯域幅設定処理を説明するフローチャート



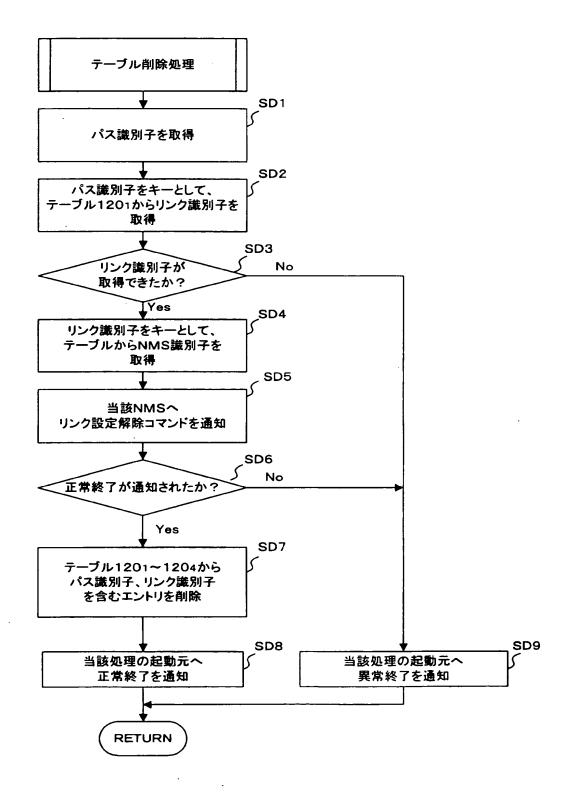
【図11】

図9に示したテーブル登録処理を説明するフローチャート



【図12】

図9に示したテーブル削除処理を説明するフローチャート



【図13】

実施の形態1におけるリンク帯域幅設定処理を実行する前の各テーブルを示す図

,	12 5	1204 5		
	**	伝送規格	リンクノバス 戦別子	NMS識別子
	-	第2 伝送規格	400	10.20.244.3
	2	第2 伝送規格	410	10.20.244.3
	2	第1 伝送規格	005	10.20.244.5
	2	第1 伝送規格	525	10.20.244.5

連結数	1	1	1
設定規格	STS-3c	STS-12c	STS-12c
パス離別子	400	420	420
リンク 臓別子	500	525	535
#	-	2	2

	連結数	1	I	4	8	ı
	実施可能 設定規格	GBE	STS-3c	STS-3c	STS-3c	STS-24c
	リンク酸別子	200	900	200	200	\$00
٧.	#±	1	2	ю	4	5

	帯域幅	150Mbps	1.24Gbps	150Mbps	622Mbps
	実施可能 設定規格	STS-3c	STS-24c	og-STS	STS-12c
1203 >	パス識別子	400	400	410	410
<mark>7</mark> ∼	#	1	7	3	4

【図14】

実施の形態1におけるリンク帯域幅設定処理を実行した後の各テーブルを示す図

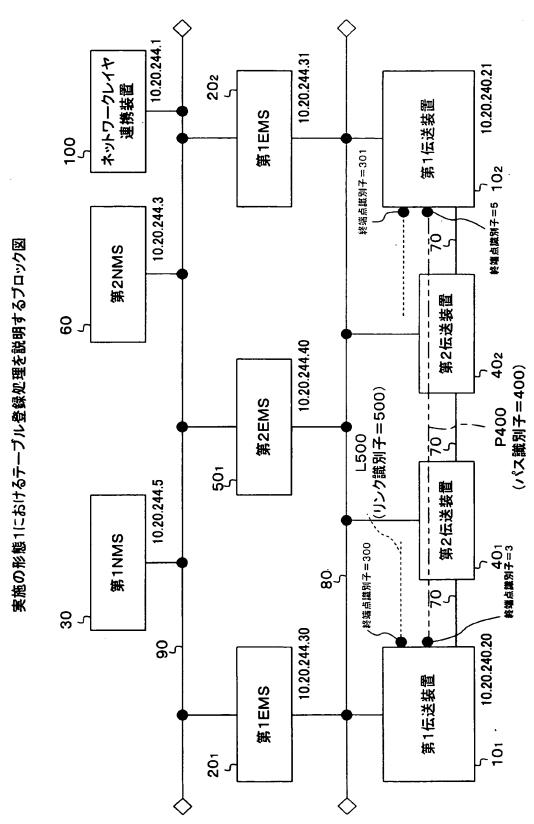
#伝送視格 第2 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格 (立送規格10.20.244.5 (10.20.244.5		<u>.</u>		
400 410 500 525	##	伝送規格	リンク/パス 難別子	
500 525	1	第2 伝送規格	400	10.20.244.3
500	 2	第2 伝送規格	410	10.20.244.3
\$25	2	第1 伝送規格	500	10.20.244.5
	2	第1 伝送規格	525	10.20.244.5

	連結数	4	1	-
	設定規格	STS-3c	STS-12c	STS-12c
	パス臓別子	400	420	420
1201 5	リンク糖別子	200	525	535
	∓ ±	-	2	2

	#	リンク 観別子	実施可能 設定規格	連結数
_		500	ФE	ı
7	- 7	200	STS-3c	ı
<u>~</u>	— "	500	STS-3c	4
4		500	STS-3c	8
٠.	-	900	STS-24c	1

	帯域幅	150Mbps	1.24Gbps	150Mbps	622Mbps
	実施可能 設定規格	STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
1203 5	パス識別子	400	400	420	420
	#	_	2	3	4

【図15】



【図16】

実施の形態1におけるテーブル登録処理を実行する前の各テーブルを示す図

			<u> </u>
		リンクノパス一部別子	410
	1204	伝送規格	第2 仁迷相故
, -		*	_
17.504.7 7 17.506 7 17.504.3 14.4 17.7 18.501.6 19.501.6 19.501.6 19.501.6 19.501.6 19.501.6 19.501.6 19.501.6		連結数	
			4
K		1/2離別子 數定規格	
	1201		麗別子
	— •		1

NMS離別上

10.20.244.3

10.20.244.5

525

伝送規格

連結数				
散定規格			連結数	_
パス離別子			実施可能設定規格	GE
ガンプ		1202 5	リンク観響	525
#			#	-
	,	,		

10.20.244.14

10.20.244.5

10.20.244.3

NMS離別上

【図17】

実施の形態1におけるテーブル登録処理を実行した後の各テーブルを示す図

	十三端 SWN	10.20.244.3	10.20.244.3	10.20.244.5	10.20.244.5
	リンクンパス 臓別子	400	410	008	525
1204	伝送規格	第2 伝送規格	第2 伝送規格	第1 伝送規格	第1 伝送規格
	#		2	3	4

ļ	NMS識別子	10.20.244.3	10.20.244.14	10.20.244.5
1205	伝送規格	第2 伝送規格	第2 伝送規格	第1 伝送規格
	#		2	3

:	連結数	•	
	設定規格	STS-3c	
	パス難別子	400	
1201	リンク 麓別子	200	
	7 11:	1	

	連結数	-	1	4	86	1	1
	実施可能 設定規格	GbE	STS-3c	STS-3c	sTS-3c	STS-24c	3%
1202 5	リンク一般別子	800	800	500	200	500	525
	#	1	2	3	7	\$	9

	帯域幅	150Mbps	1.24Gbps	150Mbps	622Mbps
	実施可能 設定規格	STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
1203	パス識別子	400	400	410	410
	#	1	2	3	4

【図18】

実施の形態1におけるテーブル削除処理を実行する前の各テーブルを示す図

	士II翼SWN	10.20.244.3	10.20.244.14	10.20.244.5	10.20.244.5
	リンク/パス 謎別子	400	410	00\$	525
1204 5	伝送規格	第2 伝送規格	第2 伝送規格	第1 伝送規格	第1 伝送規格
	#	1	2	3	4
•	•				

	革結数	-	
	設定規格	STS-3c	
	パス臓別子	400	
}	リンク 難別子	200	
	#	_	

	連結数	1	1	4	8	1
	実施可能 設定規格	GDE	STS-3c	STS-3c	STS-3c	STS-24c
1202 5	リンク一般別子	200	200	200	200	200
	#	_	2	3	4	5

	,		
7#	パス識別子	実施可能 設定規格	學育學
1	400	STS-3c	150Mbps
2	400	STS-24c	1.24Gbps
3	410	STS-3c	150Mbps
4	410	21-STS	622Mbps

【図19】

10.20.244.14

410

伝送規格

1204

10.20.244.5

実施の形態1におけるテーブル削除処理を実行した後の各テーブルを示す図

	連結数
	設定規格
	パス識別子
1201	リンク 鞭別子
	72

	連結数	1
	実施可能 設定規格	GъЕ
1202	リンク 識別子	525
	#	-

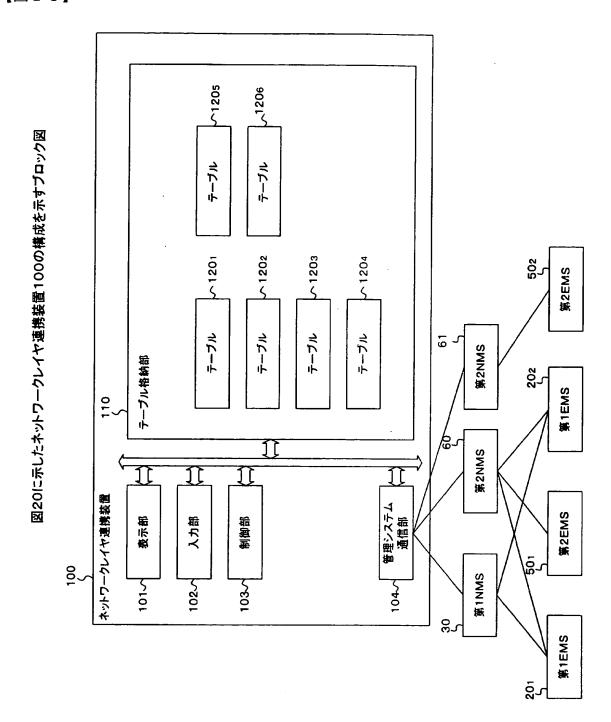
1203 5	、鎌別子 実施可能 帯域幅	410 STS-3c 150Mbps	410 STS-12c 622Mbps
120; 5	子脳難とい	410	410
	#	3	4

【図20】

10.20.244.1 10.20.244.31 10.20.240.21 202 د **サントワークフィ** 連携装置 第1伝送装置 第1EMS <mark>0</mark>0ء (リンク観別十=500) 102 10.20.244.14 1200 第2NMS 10.20.244.41 20, 第2EMS 6 (サブパス識別子=415)(サブパス識別子=410) SP410403 実施の形態2の構成を示すブロック図 10.20.244.3 502 (パス難別子=400) 第2NMS 第2 伝送装置 10.20.244.40 P400 402 9 第2EMS SP415 10.20.244.5 5 伝送装置 第2 501 第1NMS 80 30 10.20.244.30 10.20.240.20 8, 第1伝送装置 第1EMS 5 201



【図21】



【図22】

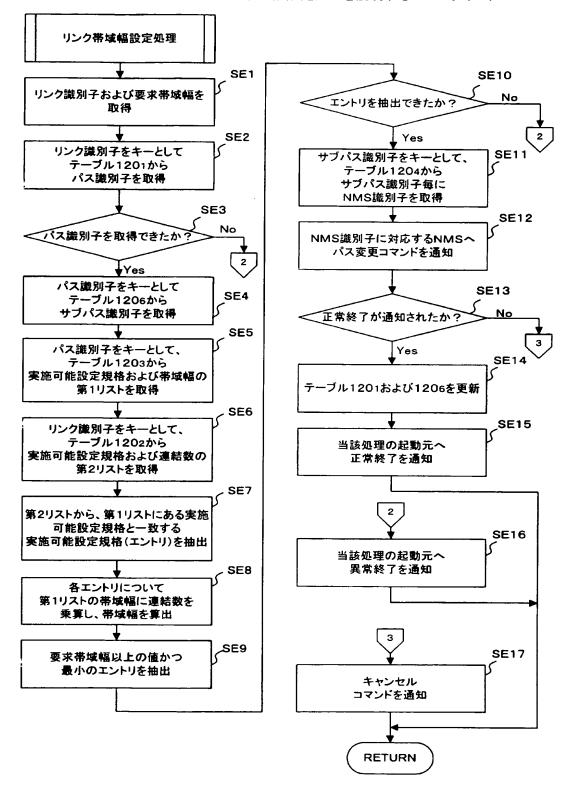
図21に示したテーブル1206を示す図

120₆

#	パス識別子	サブパス 識別子	設定規格	連結数
1	400	410	STS-3c	1
2	400	415	STS-3c	1

【図23】

実施の形態2におけるリンク帯域幅設定処理を説明するフローチャート



【図24】

実施の形態2におけるリンク帯域幅設定処理を実行する前の各テーブルを示す図

1201 \

1204		
 伝送規格	リンク/パス 歴別子	リンクノ・パス 世別子 MMS識別子
第1 伝送規格	400	10.20.244.3
第1 伝送規格	410	10.20.244.3
第1 伝送規格	415	10.20.244.14
第2 伝送規格	900	10.20.244.5
第2 伝送規格	\$2\$	10.20.244.5

	~			
#	パス龍別子	サブパス 臓別子	設定規格	連結数
-	400	410	STS-3c	1
2	400	415	STS-3c	1

STS-24c

500

STS-3c

500

連結数	1	,				
設定規格	STS-3c		連結数	1	ı	4
パス離別子	400		実施可能 設定規格	3©	STS-3c	STS-3c
リンク 糖別子	009	1202 5	リンク 歴別子	900	200	200
#	-	1	#	-	2	3

	帯域幅		150Mbps	1.24Gbps	150Mbps	622Mbps
	実施可能 設定規格		STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
1203	パス龍別子	400	410	410	415	415
	#	-	2	3	4	5

【図25】

実施の形態2におけるリンク帯域幅設定処理を実行した後の各テーブルを示す図

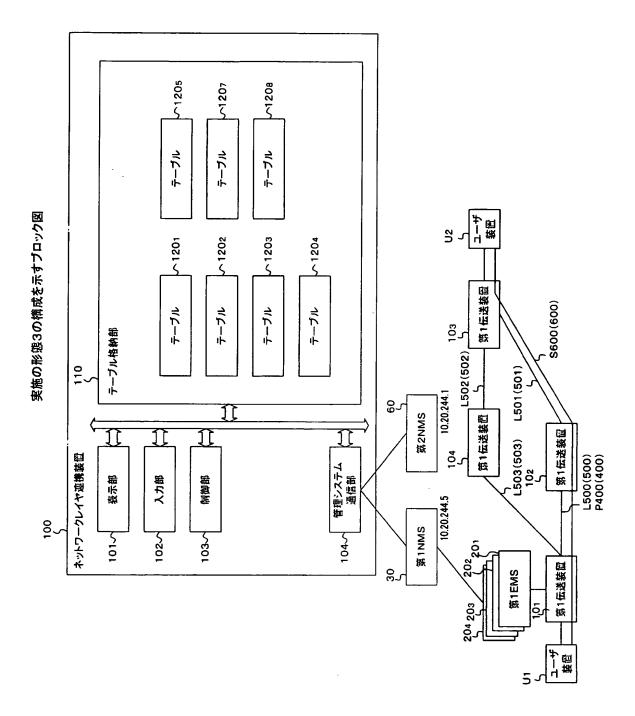
						_
	七 IC線SWN	10.20.244.3	10.20.244.3	10.20.244.14	10.20.244.5	10.20.244.5
	リンク/パス 臓別子	400	410	415	009	525
1204 5	伝送規格	第1 伝送規格	第1 伝送規格	第1 伝送規格	第2 伝送規格	第2 伝送規格
-	7#	1	2	3	4	5

	連結数	4	4
	設定規格	STS-3c	STS-3c
	サブパス 識別子	410	415
1206 5	パス識別子	400	400
	#	_	2

₹±	リンク 職別子	パス雌別子	設定規格	連結
-	900	400	og-STS	4
	1202			
≉	リンク離り子	実施可能 設定規格	連結数	
-	200	G&E	ı	
2	008	STS-3c	1	
3	905	STS-3c	4	
4	900	STS-3c	8	
5	008	STS-24c	1	

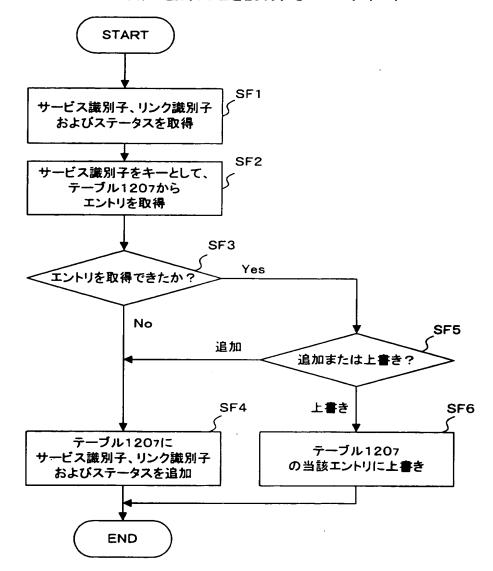
	帯域幅	•••	150Mbps	1.24Gbps	150Mbps	622Mbps
	実施可能 設定規格	****	STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
1203	パス髄別子	400	410	410	415	415
	#	_	2	3	4	5

【図26】



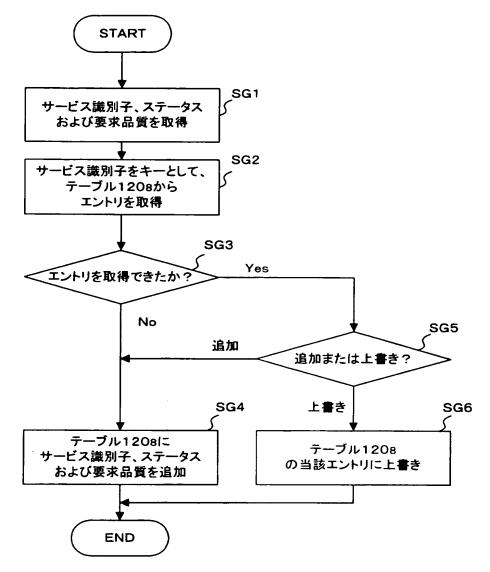
【図27】

実施の形態3における第1登録処理を説明するフローチャート



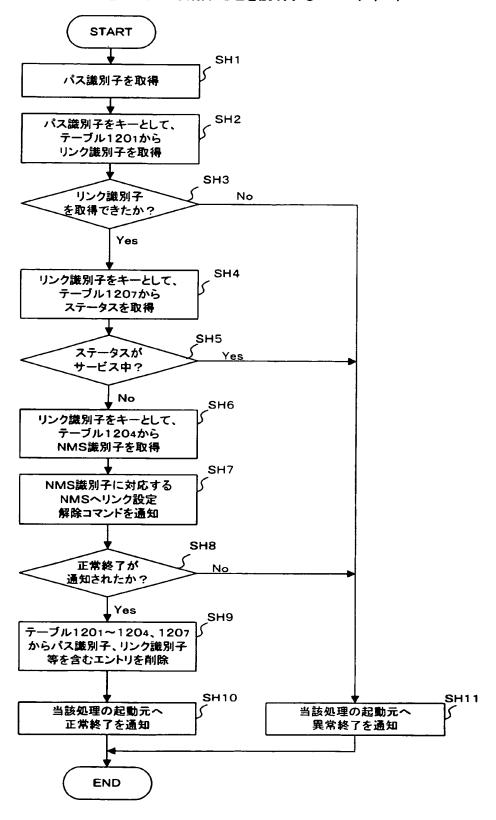
【図28】

実施の形態3における第2登録処理を説明するフローチャート



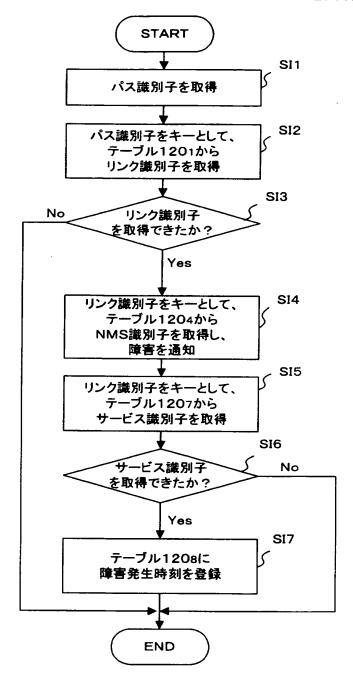
【図29】

実施の形態3における削除処理を説明するフローチャート



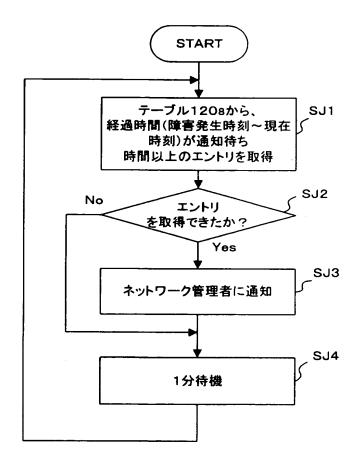
【図30】

実施の形態3における障害通知処理を説明するフローチャート



【図31】

実施の形態3における障害通知処理を説明するフローチャート



【図32】

実施の形態3における第1登録処理の実行前後のテーブル1207を示す図

	_	120 7 ک		
(a)	#	サービス 識別子	リンク 識別子	ステータス

		120 ₇		
	#	サービス 識別子	リンク 識別子	ステータス
(b)	1	600	500	サービス中
	2	600	501	サービス中

【図33】

実施の形態3における第2登録処理の実行前後のテーブル1208を示す図

		1208		
(a)	#	サービス 識別子	ステータス	要求品質(通知待ち時間)

		1208		
(b)	#	サービス 識別子	ステータス	要求品質(通知待ち時間)
	1	600	サービス中	15 /)

【図34】

10.20.244.14 10.20.244.5 **上京籍SMN** 10.20.244.3 10.20.244.5 9 500 525 実施の形態3における削除処理を実行する前の各テーブルを示す図 1,204 伝送規格 第1 伝送規格 第1 氏送規格 第2 伝送規格 第2 伝送規格

	ステータス	サービス外	サービス外
	リンク 観別子	900	105
207 S	サービス 雄別子	009	009
	#	_	C

	連結数	_	
	設定規格	STS-3c	
	パス難別子	400	
1201 5	リンク雄別子	200	
72	#	1	l

	連結数	1	1	Þ	8	_
	実施可能 設定規格	ЭФ	STS-3c	STS-3c	STS-3c	STS-24c
120 ₂	リンク雄別子	500	500	500	500	500
12	#		2	3	4	5

	帯域幅	150Mbps	1.24Gbps	sdqW0\$1	622Mbps
	実施可能 設定規格	STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
1203 5	パス識別子	400	400	410	410
7.	#	1	2	3	4

【図35】

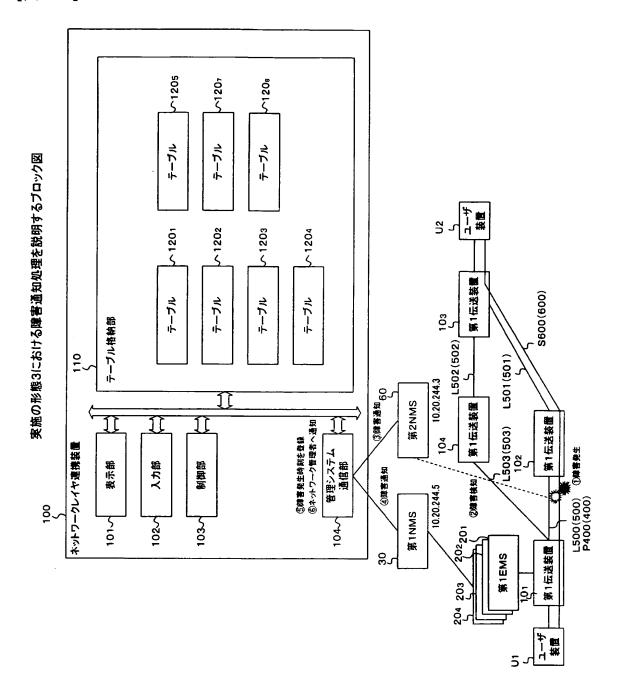
10.20.244.14 **上京総SMN** 10.20.244.5 410 525 実施の形態3における削除処理を実行した後の各テーブルを示す図 第2伝送規格 第1伝送規格 伝送規格 連結数 パス識別子 散定規格



	連結数	_
	実施可能 設定規格	GDE
120 ₂	リンク 蔵別子	\$25
	#	- 1



【図36】



【図37】

実施の形態3における障害通知処理を実行する前の各テーブルを示す図 1204 5	# 伝送規格 リンクノバス NMS識別子	第1 400 10.20.244.3	2 無31 410 10.20.244.14	3 第2 500 10.20.244.5	4 庶法税格 525 10.20.244.5	
実施の形態3における障害通知処理を	数定規格 連結数	STS-3c				

	ステータス	サービス中	サービス中
	リンク 観別子	200	105
120 [,] {	サービス臓別子	009	009
	7 #:	_	2

	要求品質(通知待与時間)	15\$
	ステータス	中と另一4
1208 >	サービス 識別子	009
	**	-

1201 127 パス糖別子 設定規格 500 400 STS-3c		連結数	-	
1201 1202 編別子 500		設定規格	STS-3c	
-7-1		パス識別子	400	
# -	1201 5	リンク繊素別子	500	
		7#		

	連結散	1	-	4	8	-
	実施可能 設定規格 x	СФЕ	STS-3c	STS-3c	STS-3c	STS-24c
1202 >	リンク観測子	200	200	200	900	800
	#	_	2	3	4	\$

	帯域幅	sdqW0S1	1.24Gbps	sdqW0S1	622Mbps
į	実施可能 設定規格	STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
, zos	パス臓別子	400	400	410	410
ĺ	*#	_	2	3	4

【図38】

実施の形態3における障害通知処理を実行した後の各テーブルを示す図

	上 N M S M N	10.20.244.3	10.20.244.14	10.20.244.5	10.20.244.5
	スシンクンパス 展別子	400	410	00\$	\$2\$
1204 \	伝送規格	第1 伝送規格	第1 伝送規格	第2 伝送規格	第2 伝送規格
i	#±	-	2	3	4

	ステータス	サービス中	サービス中
i	リンク 雄別子	200	501
1207 5	サービス 横別子	009	009
	72	_	CI

	要求品質 (通知待与時間)	15\$}
	ステータス	Fail 10:20
1208 >	サーピス 雄別子	009
	#	-

- 報	-
散定規格	313-3c
パス観別子	0
ZO1 CV2 W2 W2 W2 W2 W2 W2 W2 W	200
# -	-

:	連結数	_	-	4	8	-
	実施可能 設定規格	СФЕ	STS-3c	STS-3c	STS-3c	STS-24c
120 ₂ 5	リンク 練別子	200	900	200	200	200
	#	-	2	3	4	5

	帶域幅	150Mbps	1.24Gbps	150Mbps	622Mbps
	実施可能 設定規格	STS-3c	STS-24c	STS-3c	STS-12c
1203 5	パス膜別子	400	400	410	410
	#	-	2	3	4

【図39】

260 出力装置 実施の形態1~3の変形例の構成を示すブロック図 300 250 読取装置 RAM 230 ROM CPU 220 入力装置

【図40】

202 L 第1伝送装置 第1EMS 102 L500 10/ 第2NMS 従来の階層型ネットワークのシステム構成を示すブロック図 第2伝送装置 ر 60 P400 402 第2EMS 102 501 第2伝送装置 第1NMS ر4 39 75 第1伝送装置 第1EMS ر 1 201

【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 ネットワーク管理者の負担を軽減すること。

【解決手段】 第 $1\,\mathrm{NMS}\,3\,0\,\mathrm{ll}$ の第 $1\,\mathrm{LL}$ レイヤの構成に関する第 $1\,\mathrm{ll}$ 構成情報(リンク等)と第 $2\,\mathrm{NMS}\,6\,0\,\mathrm{ll}$ の第 $2\,\mathrm{LL}$ やの構成に関する第 $2\,\mathrm{ll}$ 横成情報(パス等)との対応関係をテーブル $1\,2\,0_1\,\sim 1\,2\,0_5$ により管理し、構成の変更に伴って該第 $1\,\mathrm{ll}$ 構成情報、該第 $2\,\mathrm{ll}$ 構成情報を自動更新する制御部 $1\,0\,3\,\mathrm{ll}$ を備え、制御部 $1\,0\,3\,\mathrm{ll}$ 、第 $1\,\mathrm{LL}$ ヤヤ、第 $2\,\mathrm{LL}$ ヤのうちいずれか一方のレイヤで構成の変更がある場合、変更を要する他方のレイヤに構成の変更を指示する。

【選択図】 図3

特願2003-098199

出願人履歴情報

識別番号

[000005223]

1. 変更年月日

1996年 3月26日

[変更理由]

住所変更

住 所

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号

氏 名 富士通株式会社